

## Projeto Captura de Pacotes

### 1 Endereço IP da aplicação no computador e endereço IP da máquina remota.

Computador: 172.31.222.216

Máquina remota: 212.227.179.107

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
6445	54.493139527	212.227.179.107	172.31.222.216	HTTP	1120	HTTP/1.1 200 OK (GIF89a) (GIF89a) (image/gif)
6457	54.504608653	172.31.222.216	212.227.179.107	HTTP	402	GET /flieger.gif%22 HTTP/1.1
6626	54.982757446	212.227.179.107	172.31.222.216	HTTP	1440	HTTP/1.1 200 OK (JPEG JFIF image)
6653	55.052117453	212.227.179.107	172.31.222.216	HTTP	1440	HTTP/1.1 200 OK (GIF89a) (GIF89a) (image/gif)
6661	55.086288349	212.227.179.107	172.31.222.216	HTTP	1050	HTTP/1.1 200 OK (GIF89a) (GIF89a) (image/gif)
6671	55.097755170	212.227.179.107	172.31.222.216	HTTP	809	HTTP/1.1 200 OK (GIF89a) (GIF89a) (image/gif)
6769	55.319943271	212.227.179.107	172.31.222.216	HTTP	359	HTTP/1.1 200 OK (JPEG JFIF image)
6807	55.390998466	212.227.179.107	172.31.222.216	HTTP	546	HTTP/1.1 200 OK (GIF89a) (GIF89a) (image/gif)
6815	55.393728492	172.31.222.216	212.227.179.107	HTTP	398	GET /relief.jpg HTTP/1.1

Figura 1: O campo *Source* do pacote destacado representa o IP da máquina remota e o campo *Destination*, o IP da aplicação no computador. OK é enviado pelo servidor(máquina remota), GET é enviado pelo cliente(aplicação no computador).

### 2 Três protocolos que foram observados nos pacotes capturados e as funções dos mesmos.

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
7030	56.516942065	212.227.179.107	172.31.222.216	TCP	1440	[TCP segment of a reassembled PDU]
7039	56.516977195	172.31.222.216	212.227.179.107	TCP	66	41874 → 80 [ACK] Seq=341 Ack=56793 Win=150784 Len=0 TSval=520112 TSecr=589475147
7040	56.538509542	212.227.179.107	172.31.222.216	TCP	1440	[TCP segment of a reassembled PDU]
7041	56.538509539	172.31.222.216	212.227.179.107	TCP	66	41874 → 80 [ACK] Seq=341 Ack=58167 Win=153600 Len=0 TSval=520117 TSecr=589475148
7042	56.558090454	212.227.179.107	172.31.222.216	TCP	1440	[TCP segment of a reassembled PDU]
7043	56.558135851	172.31.222.216	212.227.179.107	TCP	66	41874 → 80 [ACK] Seq=341 Ack=59541 Win=156544 Len=0 TSval=520122 TSecr=589475148
7044	56.628013382	172.31.192.13	172.31.192.127	UDP	62	2008 → 2008 Len=20
7045	56.654766575	212.227.179.107	172.31.222.216	TCP	1440	[TCP segment of a reassembled PDU]
7046	56.654805895	172.31.222.216	212.227.179.107	TCP	66	41874 → 80 [ACK] Seq=341 Ack=60015 Win=159488 Len=0 TSval=520146 TSecr=589475148
7047	56.658353833	212.227.179.107	172.31.222.216	HTTP	695	HTTP/1.1 200 OK (GIF89a) (GIF89a) (image/gif)
7048	56.658374925	172.31.222.216	212.227.179.107	TCP	66	41874 → 80 [ACK] Seq=341 Ack=61544 Win=162176 Len=0 TSval=520147 TSecr=589475148

Figura 2: Na figura acima, podem se perceber os tipos de protocolo TCP, UDP E HTTP.

Protocolo TCP (Protocolo de Controle de Transmissão), protocolo implementado na camada de transporte a qual é responsável por fornecer comunicação lógica entre dois hospedeiros, o TCP faz isso de forma orientada à conexão, sendo um protocolo que garante uma entrega confiável dos pacotes, além disso o TCP implementa um controle de congestionamento um uso melhor e mais justo da rede.

Protocolo UDP (Protocolo de Datagrama de Usuário), também um protocolo da camada de transporte, porém o UDP implementa as responsabilidades desta camada de uma forma diferente, o UDP não é orientado a conexão e muito menos tem um controle de congestionamento, não garantindo uma entrega confiável, mas em compensação é um protocolo muito mais simples e com um *overhead* menor.

Protocolo HTTP (Protocolo de Transferência de Hipertexto), o protocolo da camada de aplicação, responsável pela troca de mensagens entre dois sistemas finais, mais comumente utilizado em páginas web.

### 3 Esquema de encapsulamento até a camada de enlace de uma sequência de pacotes capturados.

Vemos nas figuras a seguir o encapsulamento de três pacotes diferentes, o primeiro pacote usa um protocolo da camada de aplicação o HTTP, o TCP na camada de transporte, o IP na camada de rede, o Ethernet II na camada de enlace e tudo isso é transmitido em uma camada física. Já no segundo pacote é usado o UDP na camada de transporte, e por fim o ultimo pacote usa TCP na camada de transporte e não possui camada de aplicação. É interessante notar que por mais que em uma camada o protocolo utilizado seja diferente as outras camadas continuam oferecendo o mesmo serviço, mostrando a importância e a modularidade de uma arquitetura em camadas.

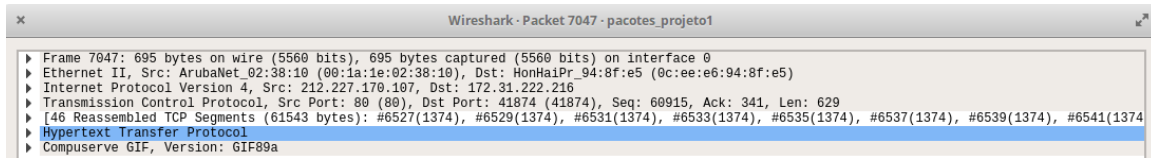


Figura 3: Esquema de encapsulamento do protocolo HTTP, contendo as camadas de: aplicação, transporte, rede, enlace e física

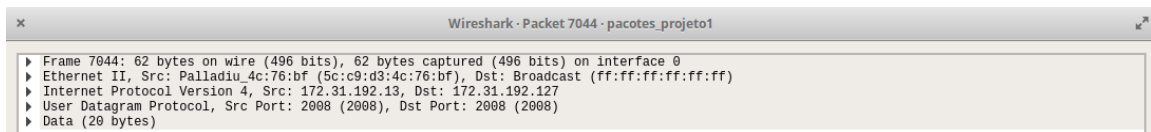


Figura 4: Esquema de encapsulamento do protocolo UDP, contendo as camadas de:

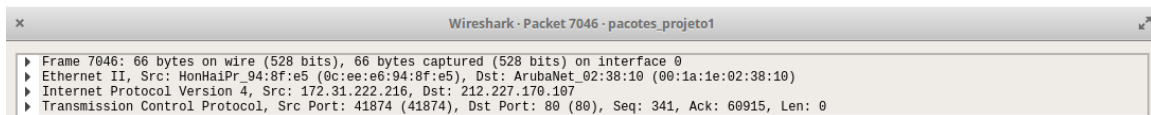


Figura 5: Esquema de encapsulamento do protocolo TCP, contendo as camadas de: transporte, rede, enlace e física

### 4 Formato do quadro IP, especificando e detalhando cada um dos conteúdos do cabeçalho.

- **Version:**
  - Valor: 0100 = 4;
  - 4 bits que especificam a versão do protocolo IP. A partir do número da versão, o roteador pode examinar o datagrama IP. Foi capturado o datagrama com *Internet Protocol Version 4* (IPv4).
- **Header Length:**
  - Valor: 0101 = 5 \* 32 bits = 160 bits = 20 bytes.
  - Como um datagrama IPv4 pode conter número variável de opções incluídas no cabeçalho, estes 4 bits, que é o número de palavras de 32 bits, utilizados para determinar onde os dados começam. Foi capturado um datagrama com o valor do campo igual a 5 que indica o tamanho de 20 bytes.

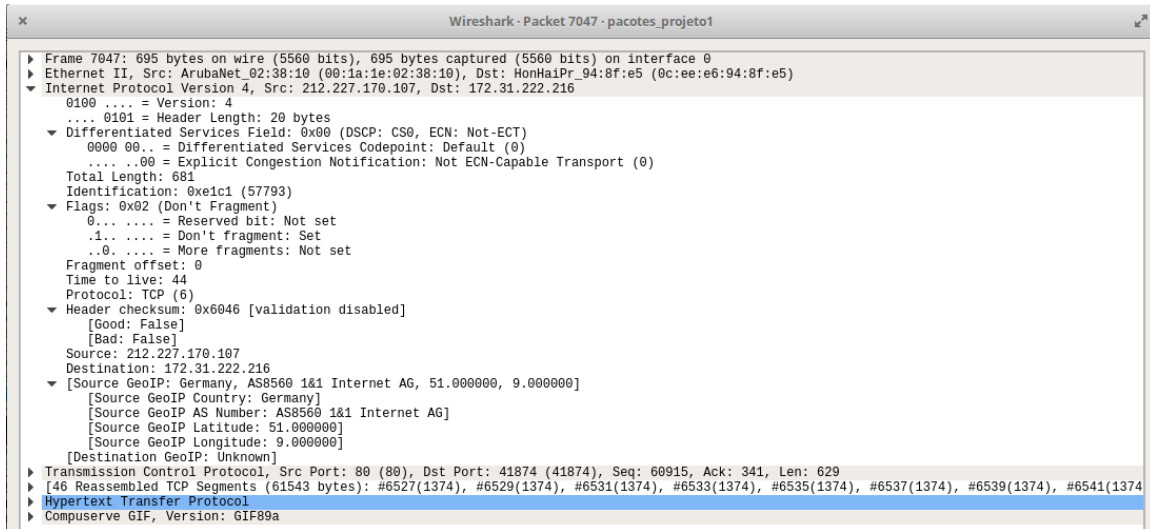


Figura 6: Formato do quadro IP do protocolo HTTP.

- **Differentiated Services Length:**

- Valor: 0x00, DSCP: Default, ECN: Not ECN-Capable Transport;
- Os bits de tipo de serviço foram incluídos no IPv4 para diferenciar o tipo de datagrama IP, por exemplo, que requerem baixo atraso, alta vazão ou confiabilidade. Pode ser útil para distinguir datagramas de tempo real como usados em VoIP.

- **Total Length:**

- Valor: 681;
- Comprimento total do datagrama IP (Cabeçalho e dados) medidos em bytes.

- **Identification:**

- Valor: 0xe1c1, Reserved Bit: Not set, Don't fragment: Set, More fragments: Not set;
- Identificação de um fragmento do datagrama.

- **Flags:**

- Valor: 0x02;
- Controle da fragmentação do datagrama.

- **Fragment Offset:**

- Valor: 0;
- Valor de deslocamento do fragmento.

- **Time To Live:**

- Valor: 44;
- Campo de tempo de vida de um datagrama, serve para garantir que o datagrama não fique circulando para sempre na rede. Esse campo é decrementado em uma unidade cada vez que o datagrama é processado por um roteador. Se TTL chegar a 0, o datagrama deve ser descartado.

- **Protocol:**

- Valor: 6 (TCP);
- O valor do campo indica o protocolo da camada de transporte específico ao qual a porção de dados desse datagrama IP deverá ser passada. O número de protocolo é o elo entre as camadas de rede e transporte.

- **Header checksum:**
  - Valor: 0x6046;
  - Serve para identificar datagramas recebidos com erros. É calculado tratando cada 2 bytes do cabeçalho como se fossem um número e somando estes números usando complementos aritméticos de 1. Um roteador calcula o valor do *checksum* para cada datagrama IP recebido, se um erro for detectado, em geral, o datagrama é descartado.
- **Source:**
  - Valor: 212.227.170.107;
  - IP de origem do pacote.
- **Destination:**
  - Valor: 172.31.222.216;
  - IP de destino do pacote.
- **Source GeoIP:**
  - Valor: Germany, AS8510 1&1 Internet AG, 51, 9;
  - Informação geográfica do IP de origem do pacote.
- **Destination GeoIP:**
  - Valor: Unknown;
  - Informação geográfica do IP de destino do pacote.

## 5 O formato do cabeçalho do pacote Ethernet, na camada de enlace, descrevendo cada um dos campos e detalhando como funciona o controle de erro nesta camada a partir do conteúdo do campo CRC.

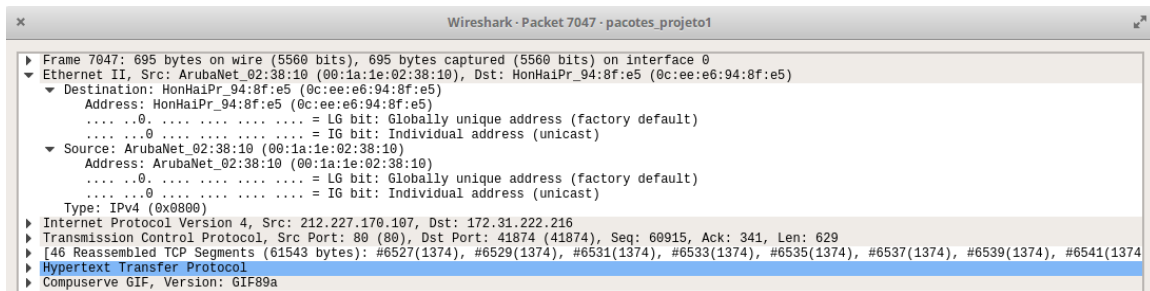


Figura 7: Formato do cabeçalho do pacote Ethernet.

- **Destination:**
  - Valor: HonHaipR\_94:8f:e5;
  - Endereço MAC de destino.
- **Source:**
  - Valor: ArubaNet\_02:38:10;
  - Endereço MAC de origem.

- **Type:**

- Valor: 0x0800 = IPv4;
- Protocolo utilizado na camada de rede.

- **Data:**

- Valor:
- Dados.

- **FCS:**

- Valor:
- Campo de verificação da corretude da mensagem.

## 5.1 Cálculo do campo CRC.

O cálculo do campo CRC do pacote examinado é feito por meio de um polinômio gerador pré-definido  $g(x) = 0x04c11db7$ , chamado também de CRC-32. O conteúdo do pacote é deslocado de 26 bits para a esquerda (equivalente ao grau do polinômio gerador) gerando o *encoding*  $e(x)$ . A partir disto, desloca-se também o polinômio gerador  $g(x)$  até o este ter o mesmo grau de  $e(x)$ , assim são calculados sucessivas operações **xor**, deslocando o  $g(x)$  sempre para o maior grau do resultado obtido. Ao final têm-se 4 bytes que definem o campo CRC do pacote.

Um programa na linguagem C (**CRC32.c**) foi desenvolvido para o cálculo do CRC do pacote específico 6904 (*pacotes-projeto1.pcapng*) que utiliza o protocolo *Ethernet II* na camada de enlace. O CRC de um pacote que utiliza *Ethernet II* é feito por meio de um código polinomial, que possui como polinômio gerador o CRC32, como já dito anteriormente. Mais detalhes sobre o cálculo do CRC deste pacote estão disponíveis no executável e na implementação em si.